PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 10308759 A

(43) Date of publication of application: 17.11.98

(51) Int. CI

H04L 12/40 H04L 12/28

06.03.97 JP 09 52125

(21) Application number: 10053321

(71) Applicant:

TOSHIBA CORP

(22) Date of filing: 05.03.98

(72) Inventor:

SAITO TAKESHI

TAKAHATA YOSHIAKI

HASHIMOTO MIKIO

(54) EQUIPMENT AND METHOD FOR COMMUNICATION

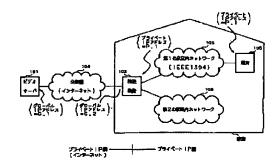
(57) Abstract:

(30) Priority:

PROBLEM TO BE SOLVED: To execute IP multicast while effectively utilizing communication resources by transmitting a 2nd message concerning the identifier of broadcasting type channel on an established network to 2nd communication equipment based on a 1st message containing the securing request of band received from the 2nd communication equipment.

SOLUTION: A terminal 103 connected to a 1st domestic network 105 transmits the 1st message containing the identifier of network layer multicast data flow(NMD) and the securing request of band. A video server 101, which receives this message through a connector 102 and a public network 104, establishes the broadcasting type channel on the network 105 based on the 1st message. The video server 101 transmits the 2nd message containing the correspondent relation between the respective identifiers of this broadcasting type channel and the NMD to the terminal 103. Thus, the correspondent relation between the secured channel and the IP multicast can be recognized synchronously on the sides of transmission and reception.

COPYRIGHT: (C)1998,JPO



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-308759

(43)公開日 平成10年(1998)11月17日

(51) Int.Cl.6

識別記号

FΙ

320

H04L 12/40

12/28

H04L 11/00 310D

審査請求 未請求 請求項の数13 OL (全 25 頁)

(21)出願番号

特願平10-53321

(22)出願日

平成10年(1998) 3月5日

(31) 優先権主張番号 特願平9-52125

(32)優先日

平9 (1997) 3月6日

(33)優先権主張国

日本(JP)

(71)出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72)発明者 斉藤 健

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株

式会社東芝研究開発センター内

(72)発明者 高畠 由彰

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株

式会社東芝研究開発センター内

(72)発明者 橋本 幹生

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株

式会社東芝研究開発センター内

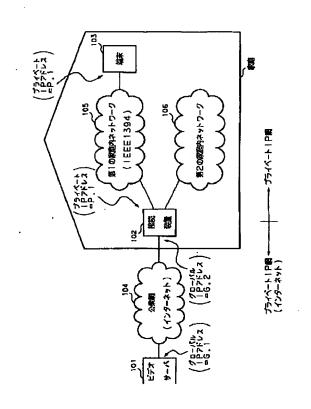
(74)代理人 弁理士 外川 英明

(54) 【発明の名称】 通信装置および通信方法

(57) 【要約】

【課題】IEEE1394等の放送型ネットワークにおい て、通信帯域の確保を行うことができ、また通信資源を 有効に利用してIPマルチキャストを行うことができ、 確保したチャネルとIPマルチキャストアドレスとの対 応関係を送信側、受信側で同期して認識することのでき る通信装置を提供する。

【解決手段】放送型のネットワークに接続された通信装 置であって、前記ネットワークに接続された第2の通信 装置から、ネットワークレイヤデータフローを識別する 識別子を含み、かつ前記ネットワークレイヤデータフロ ーに対応する帯域の確保要求を含む第1のメッセージを 受信する受信手段と、この受信手段で受信した第1のメ ッセージに基づき前記ネットワーク上に放送型チャネル を確立する確立手段と、少なくとも前記確立された放送 型チャネルの識別子と前記ネットワークレイヤデータフ ローの識別子との対応関係を含む第2のメッセージを前 記第2の通信装置に送信する送信手段とを具備する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 放送型のネットワークに接続された通信 装置であって、

前記ネットワークに接続された第2の通信装置から、ネットワークレイヤデータフローを識別する識別子を含み、かつ前記ネットワークレイヤデータフローに対応する帯域の確保要求を含む第1のメッセージを受信する受信手段と、

この受信手段で受信した第1のメッセージに基づき前記 ネットワーク上に放送型チャネルを確立する確立手段 と、

少なくとも前記確立された放送型チャネルの職別子と前 記ネットワークレイヤデータフローの職別子との対応関 係を含む第2のメッセージを前記第2の通信装置に送信 する送信手段と、

を具備したことを特徴とする通信装置。

【請求項2】 前記第1 のメッセージは、帯域の確保要求のためのメッセージであり、前記ネットワークレイヤデータフローの下流方向に接続された前記第2 の通信装置から送信されたものであることを特徴とする請求項1 記載の通信装置。

【請求項3】 前記第1 のメッセージは、使用帯域の通知のためのメッセージであり、前記ネットワークレイヤデータフローの上流方向に接続された前記第2 の通信装置から送信されたものであることを特徴とする請求項1の通信装置。

【請求項4】 前記ネットワークレイヤフローの上流方向に接続された前記第2 の通信装置に対し、帯域の確保要求のためのメッセージを送信する送信手段を更に具備したことを特徴とする請求項3記載の通信装置。

【請求項5】 前記第2のメッセージの送信は、前記第2の通信装置に備えられたレジスタへの書き込みの形にて行われることを特徴とする請求項1記載の通信装置。

【請求項6】 放送型のネットワークに接続された通信 装置であって、

前記ネットワーク上に確立されたネットワークレイヤデータフローを送受信する際に必要な放送型チャネルの識別子と前記ネットワークレイヤデーターフローの識別子との対応関係を記述するレジスタと、

前記放送型チャネルを通じて、前記ネットワークレイヤ データフローを送受信する手段と、

を具備したことを特徴とする通信装置。

【請求項7】 放送型のネットワークに接続された通信 装置であって、

前記ネットワークに接続された第2の通信装置から、ネットワークレイヤマルチキャストアドレスへの加入申請を受け付ける受付手段と、

前記加入申請に応じて前記ネットワーク上に放送型チャネルを確立する確立手段と、

少なくとも前記確立された放送型チャネルの識別子と前

記ネットワークレイヤマルチキャストアドレスとの対応 関係を前記第2の通信装置に通知する通知手段と、

前記ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛ての データを前記確立された放送型のチャネルに送出する送 出手段と、

を具備したことを特徴とする通信装置。

【請求項8】 前記第2の通信装置からの前記ネットワークレイヤマルチキャスト宛てのデータを受信する際に必要な帯域の確保要求を前記第2の通信装置から受け付10 ける第2の受付手段と、

前記確立された放送型チャネルの帯域を確保する確保手段と、

をさらに具備したことを特徴とする請求項7記載の通信 装置。

【請求項9】 放送型のネットワークに接続され、ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを送信する通信装置であって、

前記ネットワーク上に確立されている放送型チャネルに 対する通信帯域を確保する確保手段と、

20 前記放送型チャネルに帯域が確保されていない場合に、前記ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを前記放送型チャネルの帯域が確保されていない 周期あるいはコネクションで送信する第1 の送信手段 と、

前記確保手段により前記放送型チャネルに帯域が確保された場合に、前記ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを前記放送型チャネルの帯域が確保されていない周期あるいはコネクションから、前記放送型チャネルの帯域が確保された周期あるいはコネクションに切り替えて送信する第2の送信手段と、

を具備したことを特徴とする通信装置。

【請求項10】 前記確保手段で帯域が確保された場合の前記第1の送信手段から出力される放送型チャネルの 識別子は、帯域が確保されていない場合の前記第2の送 信手段から出力される放送型チャネルの識別子と同一の 識別子であることを特徴とする請求項9記載の通信装 置。

【請求項11】 放送型のネットワークに接続された通信装置から送信されたネットワークレイヤデータフロー を職別する職別子と前記ネットワークレイヤデータフローに対応する帯域の確保要求を含む第1のメッセージを受信したとき、この第1のメッセージに基づき前記ネットワーク上に放送型チャネルを確立し、少なくとも前記確立された放送型チャネルの識別子と前記ネットワークレイヤデータフローの識別子との対応関係を含む第2のメッセージを前記通信装置に送信することを特徴とする通信方法。

【請求項12】 放送型のネットワークに接続された通信装置からのネットワークレイヤマルチキャストアドレスへの加入申請に応じて前記ネットワーク上に放送型チ

2

ャネルを確立し、少なくとも前記確立された放送型チャネルの識別子と前記ネットワークレイヤマルチキャストアドレスとの対応関係を前記通信装置に通知した後、前記ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを前記確立された放送型のチャネルに送出することを特徴とする通信方法。

【請求項13】 放送型のネットワークに接続され、ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを送信する通信方法において、

前記ネットワーク上に確立されている放送型チャネルに 通信帯域が確保されていない場合に、前記ネットワーク レイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを前記放送 型チャネルの帯域が確保されていない周期あるいはコネ クションで送信し、

前記ネットワーク上に確立されている放送型チャネルに対して通信帯域が確保された場合に、前記ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを、前記放送型チャネルの帯域が確保されていない周期あるいはコネクションから、前記放送型チャネルの帯域が確保された周期あるいはコネクションに切り替えて送信することを特徴とする通信方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、IEEE1394 バス等の放送型のネットワークを介してデータ通信を行 う通信装置に関する。

[0002]

【従来の技術】最近インターネットをはじめとする通信 技術の急激な進歩が各方面で話題になっており、企業や 大学などを中心にLANの導入、あるいはこれのWAN やインターネットへの接続といったことが話題になって いる。

【0003】これらの技術革新は、家庭を取り巻くネットワーク環境をも変える可能性が高い。即ち、家庭にPCやDVD、デジタルセットトップボックス等のデジタル機器が普及してくるに連れて、これらを相互にデジタルネットワークにて接続しようという気運が高まるのは必然である。現在、AVベンダを中心に、IEEE1394バスが、その候補の筆頭として、各方面から注目を集めている。

【0004】 I E E E 1394バスは、100M、200M、400Mbpsの高速デジタル網として利用することができ、プラグアンドプレイ、同期チャネルを用いた同期転送機能等、いくつもの注目すべき機能がある。

【0005】それとともに、いわゆる家庭へのアクセス 網の技術革新も急である。即ち、CATVやADSL

(Asymmetric Digital Subscraiber Line)、FTTH(fiber-to-the-home)等の高速ネットワーク技術、インターネット等のネットワークサービス等、その進歩は

著しい。特に、インターネット技術は、その高速化、R SVP (Resource Reervation P rotocol) 等ネットワークレイヤレベルのシグナ リングプロトコルを用いたQOS (Quality o f Service) 保証、マルチキャスト等、注目す べき技術が次々と生まれている。

【0006】インターネット上で、これらの技術が実現する近未来においては、家庭へのビデオ転送等、高速、リアルタイムを要求される情報の転送の一部がインターネットを通じて行われる可能性がある。これは、インターネットに蓄積される情報量が実質的に無限であり、ユーザが、従来は地上波、衛星放送などからでていた前記情報をインターネットを通じて入手するようになると考えるのは、ごく自然なことである。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、家庭内 のデジタル機器を、アクセス網を介して接続し、インタ ーネットを通じた情報のやり取りをしようとした場合、 以下のような問題点が考えられる。

20 【0008】現在、IEEE1394上をインターネットのデータを流通させるための検討、即ち「IP over 1394」の検討が、各方面で進められている。しかし、現在その検討はいわゆるアドレス解決方式にとどまっている。一方、インターネット上を通信品質を保証する形でデータのやり取りを行うためのシグナリングプロトコルとして、例えばRSVPが提案されている。しかし、これらのネットワークレイヤのシグナリングプロトコルをIEEE1394上で運用する方式がいまだ決まっておらず、IEEE1394上では通信品質が確30 保されない転送方式にマッピングせざるをえない。従って、上記シグナリングが実行されたとしても、IEEE1394上をベストエフォート(具体的には非同期チャネル)を通じてデータが転送されてしまうため、エンドの通信品質が保たれない。

【0009】また、IEEE1394バス上でIPマルチキャストを送受信しようとした場合、IEEE1394バス上のトラヒックを最小限にするために、IEEE1394バスの同期チャネルあるいは非同期ストリームを用いることが考えられる。しかしながら、同時に2つ40以上の装置が同じIPマルチキャストに加入しようという場合は、これら2つ以上の装置が独立に別個のチャネルを確保してしまう可能性があり、通信資源の有効利用が図れない。また、確保したチャネルと、IPマルチキャストアドレスとの対応関係を送信側、受信側で同期して認識するための機構が無い。

【0010】そこで、本発明は、上記問題点に鑑みてなされたものであり、RSVPのIEEE1394パス上での適用方法を示し、IEEE1394上でも、相互接続環境での通信品質を確保した通信が可能となる通信装置を提供することを目的とする。

50

20

30

5

【0011】また、本発明は、IEEE1394等の放送型ネットワークにおいて、通信資源を有効に利用してIPマルチキャストを行うことができ、また、確保したチャネルとIPマルチキャストアドレスとの対応関係を送信側、受信側で同期して認識することのできる通信装置を提供することを目的とする。

[0012]

【課題を解決するための手段】上記問題を解決するため に、本発明の通信装置は、放送型のネットワークに接続 された通信装置であって、前記ネットワークに接続され た第2の通信装置から、ネットワークレイヤデータフロ ーを職別する職別子を含み、かつ前記ネットワークレイ ヤデータフローに対応する帯域の確保要求を含む第1の メッセージを受信する受信手段と、 この受信手段で受 信した第1のメッセージに基づき前記ネットワーク上に 放送型チャネルを確立する確立手段と、少なくとも前記 確立された放送型チャネルの識別子と前記ネットワーク レイヤデータフローの識別子との対応関係を含む第2の メッセージを前記第2の通信装置に送信する送信手段と を具備することにより、インターネットにおけるRSVPプ ロトコルのようにネットワークレイヤデータフローに対 応する帯域確保のための制御プロトコルにおいて、この 制御メッセージ(第1のメッセージ。RSVPの場合はPAT H メッセージやRESVメッセージにあたる)を受信したノ ードが、そのネットワーク上に放送型のチャネル(例え ばIEEE1394の同期チャネルや非同期ストリーム)を確保 することにより、要求されている通信資源を放送型チャ ネルという形で確保することが可能となり、ネットワー クレイヤレベルのシグナリングプロトコルで実現される べき、エンド・エンドの通信資源の確保された通信が実 現可能となる。

【0013】また、前記第2のメッセージは、ネットワークの境界でのデータリンク転送、即ちデータリンクレイヤの識別子(例えば放送型チャネルの識別子)のみを参照して、その識別子を持つチャネルが転送しているネットワークレイヤフローを暗示的に認識し、ネットワークレイヤのルーチング処理を伴わずに次段のネットワークに転送するために使うこともできる。また、前記第2のメッセージを用いて、下流ノードがそのチャネルから前記ネットワークレイヤフローを受信する準備をしたり、上流ノードがそのチャネルへネットワークレイヤフローを送信する準備をするのに使うことができるようになる。

【0014】さらに本発明の通信装置は前記第1のメッセージは、帯域の確保要求のためのメッセージであり、前記ネットワークレイヤデータフローの下流方向に接続された前記第2の通信装置から送信されたものであることにより、ネットワークレイヤフローに対して上流側のノードが本放送型ネットワークの帯域資源確保を行う形で、本帯域確保を行うことができる。即ち、ネットワー

クレイヤフローに対して上流側のノードが前記第1のメ

ッセージとして、RSVPのRESVを受信した場合のように、 その下流方向からの帯域確保要求に対して、この帯域確 保を実現することができるようになる。

【0015】さらに本発明の通信装置は、前記第1のメッセージは、使用帯域の通知のためのメッセージであり、前記ネットワークレイヤデータフローの上流方向に接続された前記第2の通信装置から送信されたものであることにより、ネットワークレイヤフローに対して下流側のノードが本放送型ネットワークの帯域資源確保を行う形で、本帯域確保を行うことができる。即ち、ネットワークレイヤフローに対して下流側のノードが、前記第1のメッセージとして、RSVPのPATHを受信した場合のように、その上流方向からの帯域確保のための制御メッセージに対して、このノードがこの帯域確保を行うことによって、この帯域確保を実現することができるようになる。

【0016】さらに本発明の通信装置は、前記ネットワークレイヤフローの上流方向に接続された前記第2の通信装置に対し、帯域の確保要求のためのメッセージを送信する送信手段を更に具備したことにより、例えばRSVPのRESVメッセージのようなネットワークレイヤの帯域確保の為のメッセージを上流の前記第2の通信装置に対して送信し、もってエンド・エンドの帯域確保を行う事ができるようになる。

【0017】さらに本発明の通信装置は、前記第2のメッセージの送信は、前記第2の通信装置に備えられたレジスタへの書き込みの形にて行われることにより、IEEE 1394等の放送型ネットワークにおいて制御情報を伝達する手段として一般的な、レジスタへの書き込みを用いて、前記確立された放送型チャネルの識別子と、前記ネットワークレイヤデータフローの識別子との対応関係の通知を行うことができるようになる。この対応関係は、データリンクレイヤのチャネルに関する情報であるため、データリンクレイヤの制御情報を伝達するレジスタを用いるのは妥当であり、ネットワークレイヤにこの対応情報を受信、解釈する機構を用意する必要がなくなる。

【0018】また本発明の通信装置は、放送型のネットワークに接続された通信装置であって、 前記ネットワーク上に確立されたネットワークレイヤデータフローを送受信する際に必要な放送型チャネルの識別子と前記ネットワークレイヤデーターフローの識別子との対応関係を記述するレジスタと、 前記放送型チャネルを通じて、前記ネットワークレイヤデータフローを送受信する手段とを具備したことにより、このレジスタに記述された放送型ネットワーク(例えばIEEE1394)の放送型チャネル酸別子と、そのチャネルを通るフローに関する情報の対応関係を他のノードに通知すること、あるは他のノードから獲得することができるようになる。この対応関

係は、データリンクレイヤのチャネルに関する情報であ るため、データリンクレイヤの制御情報を伝達するレジ スタを用いるのは妥当であり、ネットワークレイヤにこ の対応情報を受信、解釈する機構を用意する必要がなく なる。これを用いることにより、前記レジスタを持って いるノードが送信ノードである場合に前記放送型ネット ワークの他のノードがこのレジスタを参照することによ って、このレジスタに記述された前記放送型ネットワー クの放送型チャネル上に、そのようなフローが通ってい るのか(前記送信ノードがどのようなフローを送信して いるのか)を知ることができるようになる。また、前記 レジスタを持っているノードが受信ノードである場合に 前記放送型ネットワークの他のノードがこのレジスタに 対応関係を記述することによって、前記受信ノードは、 このレジスタに記述された前記放送型ネットワークの放 送型チャネル上に、そのようなフローが通ってくるのか (前記受信ノードがどのようなフローを受信するのか) を知ることができるようになる。また、前記レジスタに は送信か受信かを区別するフィールドを更に持ってもよ い。これにより、前述の送信ノード、受信ノードのどち

らの用途に本レジスタを使用するのかを明確にすること

ができる。

【0019】また本発明の通信装置は、放送型のネット ワークに接続された通信装置であって、 前記ネットワ **ークに接続された第2の通信装置から、ネットワークレ** イヤマルチキャストアドレスへの加入申請を受け付ける 受付手段と、前記加入申請に応じて前記ネットワーク上 に放送型チャネルを確立する確立手段と、少なくとも前 記確立された放送型チャネルの識別子と前記ネットワー クレイヤマルチキャストアドレスとの対応関係を前記第 2の通信装置に通知する通知手段と、前記ネットワーク レイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを前記確立 された放送型のチャネルに送出する送出手段とを具備し たことにより、該当するネットワークレイヤマルチキャ ストを送信するための同期チャネルの確立を、同マルチ キャストアドレスへの加入申請を受け付けるIGMPル ータが行うことで、同一のマルチキャストアドレスに対 して、複数のチャネルが確立されて、網内の通信資源が 浪費されるのを未然に防ぐことが可能になる。また、前 記確立された放送型チャネルの識別子と前記ネットワー クレイヤマルチキャストアドレスとの対応関係を前記第 2の通信装置に通知することにより、第2の通信装置 (受信端末) がどのチャネルより、該マルチキャストデ ータを受信できるようになるのかを通知することが出来 るようになり、しかも放送型のチャネルを用いるため に、複数の受信端末の収容を1つのチャネルを通じて行 うことが可能になる。

【0020】さらに本発明の通信装置は、前記第2の通 信装置からの前記ネットワークレイヤマルチキャスト宛 てのデータを受信する際に必要な帯域の確保要求を前記 第2の通信装置から受け付ける第2の受付手段と、前記 確立された放送型チャネルの帯域を確保する確保手段と をさらに具備したことにより、前記マルチキャストの通 信品質を保証した形での伝送が可能になる。

【0021】また本発明の通信装置は、放送型のネット ワークに接続され、ネットワークレイヤマルチキャスト アドレス宛てのデータを送信する通信装置であって、前 記ネットワーク上に確立されている放送型チャネルに対 する通信帯域を確保する確保手段と、前記放送型チャネ 10 ルに帯域が確保されていない場合に、前記ネットワーク レイヤマルチキャストアドレス宛てのデータを前記放送 型チャネルの帯域が確保されていない周期あるいはコネ クションで送信する第1の送信手段と、前記確保手段に より前記放送型チャネルに帯域が確保された場合に、前 記ネットワークレイヤマルチキャストアドレス宛てのデ ータを前記放送型チャネルの帯域が確保されていない周 期あるいはコネクションから、前記放送型チャネルの帯 域が確保された周期あるいはコネクションに切り替えて 送信する第2の送信手段とを具備したことにより、ネッ トワークレイヤマルチキャストパケットを帯域を確保さ れていない形での伝送から、確保された形での伝送に切 り替える場合に、これまでのように、再度放送型チャネ ルと帯域の確保の両方を資源確保を行っているマネージ ャ(例えばIEEE1394における同期リソースマネージャ) に要求する必要がなくなる。即ち、単に既に通信資源と して持っている放送型チャネル向けのパケットを第1の 送信手段に送り込むのみでこれが可能となる。逆の切り 替え(帯域確保から非確保への切り替え)も同様であ る。

30 【0022】さらに本発明の通信装置では、前記確保手 段で帯域が確保された場合の前記第1の送信手段から出 力される放送型チャネルの識別子は、帯域が確保されて いない場合の前記第2の送信手段から出力される放送型 チャネルの識別子と同一の識別子であることにより、放 送型チャネルの浪費を防ぐことが可能となる。特に、IE EE13 94 の様なチャネル資源が比較的少ない様なデータ リンクに関しては、帯域確保の形で流すネットワークレ イヤマルチキャストパケットと、帯域確保無しで流すマ ルチキャストパケットとを同一のチャネルで共有するこ とができるようになり、これも通信資源の有効活用につ 40 ながる。

[0023]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実 施形態について説明する。なお、以下の説明では、一例 として家庭内に構築されたネットワーク(家庭内ネット ワーク)を対象として説明するが、これに限るものでは なく、例えば、ホテル等の建物、敷地内といった限られ た範囲に構築されるネットワークにおいても適用でき る。

50 【0024】(第1の実施形態)図1は、本発明の第1

10

の実施形態に係るネットワーク全体の構成例を示したもので、映像サービスを提供しているビデオサーバからのデータを、公衆網を介して家庭内ネットワークにとりこみ、家庭内ネットワークに接続された端末で、該サービスを受ける状況を説明する図となっている。

【0025】図1に示すように、全体の構成は、ビデオサーバ101、公衆網104、接続装置102、例えば家庭内に構築された第1のネットワーク105、第2のネットワーク106、第1のネットワークに接続された端末103からなる。

【0026】なお、図1では第1のネットワーク105に端末103が1つ接続されているのみであるが、実際には両ネットワーク105、106に、他の種々の端末、あるいは網間接続装置等が接続されていても良い。

【0027】公衆網は、例えばCATV網、あるいはISDN/B-ISDN網、ATM-PON網、高速無線アクセス網、ADSL/HDSL網等、色々な場合が考えられる。ただし、本実施形態のビデオサービスはMPEG映像をインターネットを介して提供されるものとする(MPEGoverIP)。よって、本サービスが提供されるインタフェースはデジタルインタフェースを仮定する。

【0028】本実施形態においては、該デジタルネットワークはデータリンク方式として、ATM方式を採用しているものとして、以後の説明を進めていくが、本発明の方式はATM方式に限定されるものではない。例えば、以後の説明のATMのVPI/VCI等のデータリンクレイヤ識別子は、ISDNであればBチャネル識別子、CATVであれば周波数に対応するものである。このように、本実施形態のATMにおけるVPI/VCIをこれら他のデータリンクレイヤ識別子に置き換えたものも、本発明に含まれるものである。

【0029】ビデオサーバ101は、専用のビデオサーバでも良いし、例えば映像対応WWWサーバ等、映像信号を送出できるサーバであれば良い。ここで、「映像信号を送出できる」とは、リアルタイム伝送を行う事は必ずしも意味しない。例えば、映像データを、リアルタイム配信ではなく、ベストエフォートにて配信する場合がこれにあたる。

【0030】公衆網104と家庭内に構築されたネットワークの間は、専用の接続装置102にて接続されている。接続装置102には、この場合、公衆網104の終端機能、家庭内のネットワーク105、106の終端機能、IP処理機能、RFC1631にて標準化されているNAT (Network Address Translation)機能の他に、IPマルチキャスト対応機能、IPシグナリング機能、公衆網と家庭内のネットワーク間でリアルタイムデータ転送可能なデータリンクレイヤレベルのスイッチ、アドレス通知機能等が実装されている。詳細は後述する。

【0031】次に、図1に示したネットワーク上のIPのサプネット構成とアドレス割当について説明する。図1に示すように、第1の実施形態において、家庭内のネットワーク全体(第1および第2のネットワーク105、106)にて1つのIPサプネット(ネットワークアドレスP)が構成されており、更に家庭内ネットワークは、RFC1597にて標準化されているプライベートアドレスを利用している。

【0032】また、接続装置102の公衆網側には、グローバルなIPアドレス(G. 2)が割り当てられている。このようなアドレス構成となっている理由は、例えば複数のグローバルなIPアドレスの取得には、1つのグローバルIPアドレス取得と比べてコストがかかる、あるいは世界的なIPアドレスの枯渇のためである。即ち、端末数、アドレス数の急成長が見込まれる家庭内ネットワークへの接続端末にはグローバルなIPアドレスの新規の割当は実質的にはほとんど不可能、等の理由によるものである。

【0033】なお、第1のネットワーク105、第2の 20 ネットワーク106は、それぞれ別のプライベートアド レス内という限定の上で、別々のサブネットとなってい てもよい。この場合は、両者の間にはいる接続装置10 2はルータとなる。

【0034】本実施形態においては、第1および第2のネットワーク105、106は同一のサブネットに属するものとして、以降の説明を行う。次に、図1の端末103が接続装置102、公衆網104を通してビデオサーバからビデオを転送してもらうまでの処理手順について、図2を参照して説明する。また、その際の端末103の処理手順および接続装置102の処理手順を、それぞれ図3、図4に示す。

【0035】図2、図3、図4は、後に示すように、接続装置102がSBM (Subnet Bandwidth Manager)であるような場合に、この機構を用いて通信資源の確保を使った場合のシーケンスを記述したものである。

【0036】SBMとは、IETFのIntServワーキンググループで議論されているもので、サブネット内の通信資源確保をRSVPを用いて行うものである。

40 まず、端末103は、OSIの標準化された7レイヤの うちのレイヤ5以上のプロトコルを用いて、見たいビデオについての情報の入手を行う (ステップS201、S203)。これは、MPEG/DAVICのDSM-C Cや、それに準じたプロトコルを用いたネゴシエーションや、RTSP等を用いてWWWサーバからの情報の選択をWeb上で行う事による情報の選択など、色々な場合が考えられる。以降では、これを「上位レイヤプロトコル」として、まとめて表現する。

【0037】本実施形態では、これらの情報の交換は、 50 IPパケットを使って行われるものとする。ちなみに、

この上位レイヤプロトコルは、接続装置102にてNA Tの処理を受けながら通信されていても良い(ステップ S202)。

【0038】NAT処理とは、プライベートIP網からインターネットにIPパケットをフォワーディングするに際し、プライベートIPアドレスをインターネット側に送出するのは許されないため、接続装置102にて、プライベートIPアドレスを自身のグローバルIPアドレス(ここでは「G. 2」)に変換して送出する方式を言う。

【0039】NAT処理の詳細については、例えば本発明者らによる特願平第8-316552号を参照されたい。本実施形態においては、ビデオサーバからの映像サービスは、IPマルチキャストを通じて提供されるものとする。そこで、前記上位レイヤプロトコルを用いて選択するビデオが決定した場合、そのビデオを転送するためのIPマルチキャストアドレスを取得する必要がある。

【0040】その放送形態(配信形態)にはいくつかの形態が考えられる。

(A) まず、ビデオ毎(コンテンツ毎)に、別々の I Pマルチキャストアドレスが割り当てられている場合から説明する。

【0041】これは、例えばA放送局からの放送は IP マルチキャストアドレス=「#1」、B放送局からの放送は「#6」等と、IPマルチキャストアドレスが割当 てられている場合である。

【0042】上位レイヤプロトコルを通して、ビデオサーバ101は、端末103にそのビデオを転送するためのマルチキャストアドレス「M」を通知する。すると、端末103は、IPマルチキャストのプロトコル(例えばIGMP(RFC1112))に従い、インターネット側から受け取るQUERYメッセージに対し、加入したいマルチキャストアドレス「M」についてのREPORTメッセージを送出する(ステップS204)。

【0043】これを受信した接続装置102は、端末103のプライベートアドレス「P.2」と、要求されたマルチキャストアドレス「M」との対応関係を記憶した後(ステップS205)、REPORTメッセージを上流のルータに通知する(ステップS206)。その際、送信者アドレスを自身(接続装置102)のグローバルIPアドレス「G.2」としておく。

【0044】接続装置102に記憶される対応テーブルの一例を図5に示す。マルチキャストアドレス「M」への加入が成功すると、接続装置102は、端末103がマルチキャストアドレス「M」に加入した旨を記憶し(ステップS205)、これを端末103に通知する。

【0045】次に、端末103は、このビデオ映像を良い品質で受信するための通信資源の予約を行う。このための方法として、いくつかの方法が考えられる。

(a) SBMを用いる方法

SBM (Subnet Bandwidth Manager) とは、インターネットの標準化機関であるIE TFで提案されているサブネット内の帯域予約のための 方式であり、サブネット内の帯域予約をRSVPを使っ て行うものである。

12

【0046】(b) RSVP(Resource Reservation Protocol)を用いる方法

10 (c) IEC1883を用いる方法 以下、順に説明する。

【0047】 (a) SBMを用いる方法

まず、SBMを用いる場合について、図2に示すシーケンスを参照して説明する。

【0048】接続装置102は、SBMノードであることから、ルーチングプロトコルは稼動していない。本実施形態の接続装置は、NAT機能を持っているため、グローバルIPアドレス(G. 2)を有しているが、家庭内ネットワーク側に複数の物理インタフェースがあるとしても、物理インタフェース毎にIPアドレス(プライベートアドレス)を持つ必要はない。例えば、接続装置102は、グローバルIPアドレスの他、プライベートアドレスを1つ持てば充分である。ここでは、接続装置102はプライベートIPアドレス「P. 1」を持っている。

【0049】端末103は、上位レイヤプロトコル等で RSVPのPATHメッセージの送出をビデオサーバ1 01に促しても良い。PATHメッセージはマルチキャ ストアドレス「M」宛てに送出され、接続装置102に 30 届く(ステップS207)。

【0050】接続装置102では、RSVPのPATHステートを作成し(ステップS208)、その後、PATHメッセージをマルチキャストアドレス「M」宛に送出し、結局、端末103に到着する(ステップS209)。その際、接続装置102は端末103がマルチキャストアドレス「M」に属している事を、図5の対応テーブルにより認識しているので、該PATHメッセージを端末103にフォワードする事が出来る。

【0051】接続装置102内には、PATHステート 40 が出来る。ここで、接続装置102はSBMノードであ る。端末103は、帯域等の通信資源を予約すべく、R SVPのRESVメッセージを上流の接続装置102に 送出する(ステップS210)。

【0052】RESVメッセージを受信した接続装置102は、接続装置102と端末103間の通信資源を確保すべく、第1のネットワーク(IEEE1394)105のIEEE1394同期リソースマネージャにアクセスして、必要な帯域と同期チャネル番号を確保する

(ステップS211)。ここで、確保された同期チャネ 50 ルの番号を「#x」とする。

【0053】この時点で、接続装置102は、端末103に「どの同期チャネルを用いて、リクエストされた番組を送出するのか」を端末103に通知しても良い(ステップS212)。

【0054】この通知方法としては、例えば、図6に示したようなフォーマットのRSVPのPATHメッセージを用いる方法がある。すなわち、図6に示すように、RSVPのPATHメッセージ内に、「今後(あるいは今)、このPATHメッセージに含まれるデータ(IPフロー)は、同期チャネル番号=「#x」にて伝送する」といった旨の情報が記述される。

【0055】第2の通知方法は、発明者らが特願平第8 -264496号に記載したFANP (Flow At tribute Notification Prot ocol) を用いる方法である。

【0056】FANPは、隣接ノード間(本実施形態の 場合、接続装置102と端末103間)にて、送信する IPフロー等(本実施形態の場合、例えばIPマルチキ ャストアドレス「M」)と、リンクレイヤのID情報 (本実施形態の場合、先に確保した I E E E 1 3 9 4 の チャネル番号)との対応関係を通知しあうものである。 【0057】第3の通知方法は、IEC1883のCI Pヘッダを用いる方法である。 I E C 1883を用い て、接続装置102が直接端末103のPCR (Plu g Control Register) に使用するチ ャネル番号を書き込み、1394のヘッダなり、IEC 1883にて定められたCIP (Common Iso chronous Packet) ヘッダなりで端末1 03に、送信している情報がMPEGoverIPであ ることを認識させる。例えば、СІРヘッダを拡張する 場合は、そのパケットがIPパケットである旨、あるい はMPEGoverIPである旨を示す値をFMP(フ オーマットID) 領域に書き込むことにより、端末10 3はCIPヘッダを見ることにより、そのパケットの属 性がIPパケット、あるいはMPEGが載ったIPパケ ットであることが認識できるようになる。

【0058】第4の通知方法は、図7に示すように、PCRを拡張して、PCRレジスタの意味の一部を、そのチャネル番号に伝送する内容を意味するものとする。例えば、IPパケットあるいはMPEGoverIPのパケットである。また、そのチャネル番号を伝送されるフローの属性を記述しても良い。例えば、送信IPアドレス/受信IPアドレス/送信ポート番号/受信ポート番号の組み合わせなどである。このようなレジスタを端末103に用意し、接続装置102(あるいはコントローラ)がこのレジスタに適切に記述することにより、端末103が、そのチャネル番号を通して受信するデータがIPパケット、あるいはMPEGoverIPのパケットであること、あるいは、その属性を認識できるようになる。

14

【0059】無論、上記第1~第4の通知方法の適宜組み合わせて用いることもできる。なお、タイミング的には、ここで説明したタイミング以外にも、ビデオサーバ101まで通信資源の予約が完了し、エンド-エンドの通信が可能になった段階で上記の手続きを行う形も考えられる。

【0060】さて、下流側の通信資源の確保に成功した接続装置102は、RSVPのRESVメッセージを更に上流へと流す(ステップS213)。これを受けとったインターネット内のルータは例えば、Q.2931等を使って下流側のATM網の通信資源を確保し(ステップS214)、それを確認した後、更に上流へとRESVメッセージの送出、といったことを繰り返す。

【0061】更に、PATHあるいはFANPを用いて下流方向のRSVP/SBMノードに対して、使用するデータリンク識別子(この場合、データリンク技術がATMであるため、VPI/VCI)についての情報を送出し、該RSVP/SBMノードに、送出IPフローとデータリンク識別子との対応関係の通知を行う(ステップS215)。ここで、接続装置102に対して確保されたATMのVCIの値「#y」とする。

【0062】こうして、エンドエンドの通信資源が確保されたなら、ビデオ転送を開始する(ステップS216、S217)。ここで、接続装置102では、ビデオサーバ101からATMコネクション「#y(VCI値=「#y」)」にてMPEGoverIPのデータが伝送されてくることを認識しており、また端末103に対してIEEE1394の同期チャネル「#x」にて受信したIPパケットを送出すればよいことを認識している。

【0063】そこで、接続装置102では、VCI「#y」を通して受信したデータを、IPパケットのヘッダの中身まで検証することなく、直接IEEE1394の同期チャネル「#x」に対して、IPパケットの同期をとった上で伝送する。即ち、VCI値のみの検証により、IPレイヤの処理をすることなく、直接1394へのデータ転送を行うことができる。これは、データリンクレイヤの情報のみで、データのスイッチングを行っていることから、データリンクスイッチと見ることができる。

【0064】このことにより、本来IPレイヤで行うべき、IPレイヤ処理、即ちIPヘッダの検証やルーチング処理等の一連のソフトウエア処理を、データリンクレイヤスイッチング処理にて置き換えることが可能になり、処理時間、及び処理負荷の大幅な低減を図ることが可能になる。これは、SBMを行った上で、データリンクスイッチを行っていることに相当する。

【0065】なお、以上の説明では、接続装置102は SBMノードとして説明を行ってきたが、接続装置10 2がルータであり、RSVPを利用した通信資源の確保

【0066】また、通信資源の予約を行う際に、本発明の発明者らによる特願平第8-264496号に記載されている方法、すなわち、FANPにより通信資源の予約を行うようにしてもよい。

【0067】以上は、IEEE1394上の通信資源予約をRSVPの上流のノードが行う場合についての説明であった。これに対し、図8に示すように、IEEE1394バス上の同期チャネルの確保を、下流側のノード(本実施形態の場合、端末103)が行ってもよい。

【0068】下流側のノードが必要な通信資源を持った同期チャネルの確保を行った後(ステップS211 0)、上流側にRESVメッセージの送出を行う(ステップS2111)。この場合、確保した同期チャネルの番号等は、続けて送出するRSVPのRESVメッセージに含めて送出しても良い。

【0069】また、上流側に同期チャネル番号と帯域確保を行うフローの対応の通知をRESVメッセージとは別のメッセージで行ってもよい。この場合は、RESVメッセージは単に接続装置に対して、該フローの帯域確保の要求をするために用いられ、同期チャネル番号と帯域確保を行うフローの対応関係は、別メッセージ(本図ではFANPメッセージ)にて行われてもよい。この通知を受けた接続装置は、RESVメッセージで帯域予約を受けたフローについて、どのリンクレイヤコネクション、つまり同期チャネルにて転送すればよいのかについての情報を、このメッセージから得ることができる。

【0070】さて、端末103のユーザが、異なるビデオ映像(例えば、違うチャネルのテレビ番組)を見たいと考えた場合、上記同様の手続きをもう一度踏む事になる。即ち、その新しいビデオ映像に対応するIPマルチキャストアドレスを上位プロトコルなどを通じて入手し、該IPマルチキャストアドレスへの加入という手続きを再度踏むことで、これを実現する。その際は、先に加入していたIPマルチキャストアドレスは離脱することが、通信資源の有効活用の観点から望ましい。この様子を図9に示している。

【0071】また、家庭内に構築されたネットワークには端末が複数接続され、その各々が別々の放送を見ている場合は、その各々のデータが公衆網104および接続装置102を通ることになる。接続装置102において、データリンクスイッチを行うため、別々のATM―VCにて別々の端末宛てのこれらのデータが伝送されてくることが望ましい。通信資源の確保については、再度上記のようなSBM/RSVP/FANP等を使った手続きが必要あるかどうかは、RSVP/SBMの予約の仕方による。即ち、Shared Explicitの予約であれば、送信者のビデオサーバが同一である限り、あるいはShared Explicitのサーバのアドレスとして、次にビデオを送出する新しいビデオ

16

サーバが登録されていれば、先に予約したのと同一の通信資源(ATMのVC、1394の同期チャネル)をそのまま利用し続ければよく、IPマルチキャストの再加入を行うのみで良い。

【0072】(B) 次に、IPマルチキャストアドレスは同じで、コンテンツが変わる場合を説明する。この場合は、同一のマルチキャストアドレスを用いて、同一のユーザに対して複数の映像サービスを行う形式となり、上位プロトコルを用いて映像コンテンツの変更(テレビのチャネルの変更に相当)を行う形となる。

【0073】このときも、最初の通信資源の確保までは 同じ手順を踏む。ただし、上位レイヤプロトコルを通し て与えられる I Pマルチキャストアドレスは、あらかじ めその端末に固有に与えられた(あらかじめ、ネットワ ークサービスプロバイダが、ユーザ毎、あるいは端末毎 に割当てておいた) I Pマルチキャストアドレスであっ てもよい。端末の識別は、例えばネットワークサービス プロバイダがあらかじめ端末毎に与えておいた識別子を 用いて、上位レイヤプロトコルを使って行う等の方法が 考えられる。

【0074】次のコンテンツの変更(テレビのチャネルの変更に相当)の際に、端末は上位レイヤプロトコルを用いて、このコンテンツ変更を要求する。ビデオサーバ101は、使用しているIPマルチキャストアドレスを変更することなく、そのまま用い、変更したコンテンツを、該IPマルチキャストアドレス宛に送出する。

【0075】前述の様に、このIPマルチキャストアドレスは、図10に示すように、必ずしもマルチキャストに用いる必要は無く、単一の端末に対するコンテンツ転送に用いても良い。即ち、一つ一つのマルチキャストアドレスを、ビデオ配信の要求のあったユーザ(端末)に割当て、送出コンテンツの変更は、例えば上位レイヤプロトコルにて対応する。

【0076】また、接続装置102から送信されるIPパケットのポート番号の違いを見て、別々のマルチキャストアドレスを割当てる判断のトリガとしてもよい。このように、ユーザ毎、あるいはアプリケーション毎に別々のIPマルチキャストアドレスを与えるようにすることにより、IPマルチキャストアドレスは端末に対してもり、IPマルチキャストアドレスは端末に対して助的な割当てが可能であることから、プライベートアドレス環境においても、グローバルユニークなIPアドレスとの重複を心配すること無く、種々のコンテンツをプライベートアドレスを持った端末に送信することが可能となる。

【0077】なお、本実施例においてはIPマルチキャストのデータフローの転送をRSVPを使って帯域予約する場合を記述してきたが、全く同様の方法をIPユニキャスト、あるいは他のネットワークレイヤのユニキャスト、あるいはマルチキャストについて適用できることは明らかである。

30

18

【0078】(第2の実施形態)図11は、本発明の第2の実施形態に係るネットワークの構成例を示したもので、IEEE1394パス上にIGMP(Internet Group Management Protocol)ルータ2101、IEEE1394の同期リソースマネージャ2104、端末2102、2103が互いに通信可能なように接続されて構成されている。

【0079】 (2-1) このような構成のネットワークにおいて、端末2102、2103がIPマルチキャストへ加入して、マルチキャストデータを受信する場合について説明する。ここで、端末2102、2103は、IPマルチキャストへ加入した後は、マルチキャストデータの受信端末となることから、以下、受信端末2102、2103と呼ぶ。

【0080】受信端末2102、2103がIPマルチキャストに加入する場合の手順について、図12を参照して説明する。また、その際のIGMPルータ2101の処理手順を図13に示す。

【0081】図11に示したように、IEEE1394 バス上には、IGMPルータ2101、受信端末210 2、2103、同期リソースマネージャ2104が接続 されている。受信端末2102のIPアドレスは「IP 1」、受信端末2103のIPアドレスは「IP2」で あるとする。また、同期リソースマネージャ2104の 機能は、他の3つの装置のうちのいずれかと一体となっ ていてもよい(即ち、IGMPルータ2101あるいは 受信端末2102、2103のうちのいずれかが同期リ ソースマネージャであってもよい)。

【0082】受信端末2102、2103は、予め何らかの手段にてIPマルチキャストアドレス「IPm」を取得しているものとする。まず、受信端末2102がIPマルチキャストアドレス「IPm」に加入を希望しているとする。そのため、IGMPルータ2101と、受信端末2102との間で、IGMPメッセージのやり取り(IGMPクエリーやIGMPレポート等の送受信)が行なわれ、受信端末2102がIGMPルータ2101に対して、IPマルチキャストアドレス「IPm」に対して加入を希望している旨を伝える(S2101)。ここで、IGMPルータ2101は、このIPマルチキャストアドレス「IPm」のサポートを行なうことのできるルータであるとする。

【0083】IGMPルータ2101は、セットトップボックスのようなものでもよい。即ち、放送波を通じて送られてくるIPマルチキャストパケットの中から、適当なIPマルチキャストアドレス宛のパケットを抽出し、これをフォワードする機能を持ったノードであってまたい

【0084】IGMPルータ2101は、受信端末2102からIPマルチキャストドレス「IPm」への加入 要求を受信すると、図13のフローチャートに従った処

理を実行する。すなわち、本実施形態の場合、受信端末 2102からの加入要求が、そのサブネット (IEEE 1394バス) からの I Pマルチキャストアドレス「I Pm」への最初の加入要求であるため、IGMPルータ 2101は、所定の I Pマルチキャストアドレスへの加 入手続き処理を行い (ステップS2201~ステップS 2203)、その手続き処理が成功したら、次に、同期 リソースマネージャ2104にアクセスし、同期チャネ ル番号を確保する(ステップS2204~ステップS2 10 205、図12のステップS2102)。なお、図13 のステップS2203において、IGMPルータ210 1は、さらに上流のIGMPルータに働きかけ、このI Pマルチキャストアドレスへの加入手続きを行なっても よい。また、加入手続き処理が失敗した場合は、その旨 を受信端末2102に通知する(図13のステップS2 206).

【0085】図13のステップS2205において、IGMPルータ2101からの要求に応じて同期リソースマネージャ2104にて確保された同期チャネル番号を「#x」とする。ここで、同時に帯域を確保する必要は必ずしもない。これは、この時点で確保されるのはIEEE1394の非同期ストリームであるからである。

【0086】非同期ストリームとは、非同期パケットのアービトレーション時間に送信される、同期パケットのフォーマットのパケットであり、同期リソースマネージャ2104を通じて同期チャネル番号のみが確保される。

【0087】 帯域を確保することが必要な場合については後述する。図13の説明に戻り、IGMPルータ2101は、同期チャネル番号が確保されると、次に、自らのレイヤ3フローレジスタに、このIPマルチキャストフローについての情報を記入する(ステップS2206、図12のステップS2103)。

【0088】図14は、レイヤ3フローレジスタのフォーマットの一例を示したもので、レイヤ3フローレジスタは、基本的にレイヤ2識別子(本実施形態の場合、同期チャネル番号)と、そのレイヤ2識別子であらわされるチャネルを通ることになるレイヤ3フローについての対応関係を登録するためのレジスタである。このレジス40 夕には、その他に、そのフローが入力されるものであるのか、出力されるものであるのかについての情報、そのレイヤ2識別子であらわされるチャネルに確保された帯域量、そのチャネルを使用している端末をカウントするカウンタ等の領域が用意されている。

【0089】図14に示すように、ここでは、確保されたチャネルには帯域が確保されないので、レイヤ3フローレジスタの帯域の項目欄には、例えば「0」が記入されている。

【0090】このチャネルに対して宛先がIPマルチキャストアドレスが「IPm」であるIPフローが流れ込

30

20

むことになるため、フロー識別子として、受信側 I Pアドレスには「I Pm」を、受信側ポート番号には、番号が限定されている時はその番号(例えば P O R T 1)を、限定されていない時は例えば「0」を記入する。本実施形態では、特に限定が無いため「0」を記入する。 I Pマルチキャストアドレスは、送信端末は限定されないため、送信端末や送信ポート番号にはそれぞれ「0」が記入される。

【0091】レイヤ2職別子としては、ここではレイヤ2種別として「IEEE1394」、識別子種別として「同期チャネル番号」が記入され、識別子としては、先に確保された同期チャネル番号である「#x」が記入される。

【0092】方向としては、基本的にこのIGMPルータがこれらのIPマルチキャストパケットを送信するものとして「順方向」とする。コネクションカウンタは、この非同期ストリームを受信していると考えられるノードの数を表すカウンタである。受信者はこの時点で受信端末2102のみであると考えられるので、カウンタ値「1」が入力される。

【0093】なお、このレイヤ3フローレジスタは、IEC1883にて使用されるプラグコントロールレジスタおよびそのチャネルで転送されるレイヤ3フローについての情報を格納するレジスタの組み合わせの形で実現しても良い。

【0094】次に、IGMPルータ2101は、受信端末2102のレイヤ3フローレジスタに対して、図14と同様の情報を書き込む(ステップS2207、図12のステップS2104)。

【0095】このようにして、レイヤ3フロー情報と、レイヤ2識別子との対応関係が、受信端末2102のレイヤ3フローレジスタに書き込まれることで、受信端末2102は、今後、非同期ストリームのチャネル番号「#x」は、IPマルチキャストアドレス「IPm」宛のIPマルチキャスト用に割り当てられたことが認識できる。受信端末2102は、IPマルチキャストアドレス「IPm」宛のデータグラムについては、チャネル番号「#x」の非同期ストリームを受信すれば良い(ステップS2105)。

【0096】なお、上記実施形態では、受信端末2102のレイヤ3フローレジスタ内に、そのチャネル番号で示される非同期ストリームあるいは同期チャネルから流れてくるIPフローが、入力されてくるのか、出力するものなのかについての情報が書かれているが、レイヤ3フローレジスタを入力用と出力用とを分けて用意しておき、これらを適当に使い分けることも可能である。

【0097】さて、図12の説明に戻り、受信端末2103が続いて同じIPマルチキャストアドレス「IPm」に加入を希望しているものとする。IGMPによる加入手続きがIGMPルータ2101と受信端末210

3の間で行われる(S2106)。

【0098】そして、IGMPルータ2101では、図13のフローチャートに示したような処理動作を実行する。すなわち、IGMPルータ2101は、すでにこのIPマルチキャストアドレス「IPm」についてのサービスを開始しているため、自らのレイヤ3フローレジスタのコネクションカウンタをインクリメントし(例えば、コネクションカウンタの値を「2」とする)、さらに受信端末2103のレイヤ3フローレジスタに、受信10端末2102の同レジスタと同じ情報を書き込んで、チャネル番号とIPフローの対応関係を通知する。

【0099】なお、IPマルチキャストアドレス「IPm」に加入している端末数は、IGMPルータ2101が把握しており、各端末が把握する必要は必ずしもないため、各受信端末2102、2103の同レジスタに書き込まれるコネクションカウンタの値は、例えば「1」でも良い。

【0100】以上はIPマルチキャストアドレスへの加入手続きについての説明であったが、次に、脱退の時のIGMPルータ2101の動作について、図15に示すフローチャートを参照して説明する。

【0101】脱退の場合、IGPMルータ2101は、受信端末のいずれかかからIPマルチキャストアドレス「IPm」への脱退手続きを受信した場合(ステップS2301)、あるいは、受信端末のいずれかからのIPマルチキャストアドレス「IPm」を受信し続けているとのキープアライブ信号であるIGMP REPORTを一定時間以上受信しなかった場合(ステップS2302)、当該受信端末が上記IPマルチキャストアドレス「IPm」の受信を止めるものと判断し、自らのレイヤ3フローレジスタのコネクションカウントの値をデクリメントする(ステップS2303)。

【0102】IGMPルータ2101のレイヤ3フローレジスタに書き込まれるコネクションカウントの値は、そのIEEE1394バス上における、IPマルチキャストアドレス「IPm」に加入している端末の数であるため、この値が「0」になったとき(ステップS2304)、そのIEEE1394バス上にIPマルチキャストアドレス「IPm」を受信している端末はもはやなく40なったものと判断し、そのIPマルチキャストアドレス「IPm」から脱退する(ステップS2305)。

【0103】これと前後して、脱退した受信端末に脱退した旨を伝えるため、その受信端末のレイヤ3フローレジスタに、例えばオール「0」の値を書き込むなどの動作を行なってもよい。

【0104】なお、このIPマルチキャストアドレス加入、あるいは加入後の一連の過程でIEEE1394バスでバスリセットが引き起こされた場合においても、これらのIPマルチキャストアドレスについての情報を保50 持しつづけ、レジスタ(レイヤ3フローレジスタ)の値

も保持しておくことで、迅速なIPマルチキャストデータグラム受信の復帰を行なうことが可能である。

【0105】繰り返しになるが、IPマルチキャストアドレス「IPm」宛ての全てのパケットは、チャネル番号「#x」にて表される非同期ストリームを通じて送受信されるものとなる。なお、IGMP等の制御パケットについては、当該マルチキャストアドレスに対応する非同期ストリームを使用しても良いし、またはデフォルトの非同期ストリーム(ARP(Address Resolution Protocol)やIPブロードキャスト等のために割当てられた非同期ストリームのチャネルや非同期のブロードキャストを用いて、これを通信しても良い。

【0106】また、IPマルチキャスト加入時にIGM Pの制御パケットや、IPアドレス=「224.0. 0.1」等の全ホストが宛先アドレスのIPパケット等 が流れるチャネルとしては、デフォルトの非同期ストリ ーム、もしくは非同期ライトのプロードキャストのいず れかを使用する。

【0107】(2-2) 次に、IPマルチキャストを「帯域(QOS) あり」の状態に変更する場合、すなわち、非同期ストリームに対して帯域を与え、これを送受信する場合について図16のシーケンス図を参照して説明する。

【0108】受信端末2102が、IPマルチキャストアドレス「IPm」宛のデータグラムを受信できるようになるまで(ステップS2501~ステップS2504)は、図12のステップS2101~ステップS2105と同様である。

【0109】このIPマルチキャストについて、帯域ありの伝送が可能である場合、IGMPルータ2101は、RSVP(Resource ReservationSetup Protocol)のPATHメッセージを受信端末(IPマルチキャストアドレス「IPm」)に対して送付する(ステップS2505)。

【0110】これに対し、このIPマルチキャストを「帯域あり」の状態で受信したい受信端末2102は、上流側(即ちIGMPルータ2101)に対して、RSVPのRESVメッセージを送付して、帯域の確保を要求する(ステップS2506)。

【0111】IP上の帯域予約プロトコルの一例であるRSVPでは、送信ホスト(上流側のノード)がPATHメッセージをデータと共に送信する。通信帯域などはこの送信ホストが基本的に設定する。これに対して、帯域予約を希望する受信端末は、RESVメッセージを送信ノード宛てに送信する。一般にルータは、PATHメッセージに対応するRESVメッセージを監視して、RESVメッセージを検出すると帯域予約を実行する。ここでは、既に説明したIPマルチキャストアドレスとチャネルの対応が設定されているものとする。

22

【0112】受信端末2102からのRESVメッセージを検出すると、IGMPルータ2101は、同期リソースマネージャ2104にアクセスし、帯域を確保する。帯域が確保できた場合は、自らと受信端末2101のレイヤ3フローレジスタに確保した帯域情報(帯域量y)を記入して、帯域確保に成功した旨を伝える(ステップS2507~ステップS2508)。

【0113】その後、帯域の確保された同期チャネル (チャネル番号「#x」)を使って、引き続きIPマル 10 チキャストアドレス「IPm」宛のデータグラム配送が 行われる(ステップS2509)。

【0114】なお、この時点で複数の受信端末がいる場合には、各々の受信端末のレイヤ3フローレジスタの帯域の部分をIGMPルータ2101は書き換えてもよい。また、各々の受信端末の同レジスタの書き換えが、受信端末数が多い時などに面倒な作業となるため、受信端末の同レジスタの書き換えは行なわず、自ら(IGMPルータ2101)のレイヤ3フローレジスタの値のみを反映させる方式も考えられる。

20 【0115】以上説明したように、非同期ストリームに対して帯域を与える際には、QOSパケットを送信するノードが帯域の確保を行うというルールに従うことにより、複数の受信端末が同時に同じチャネルに対して帯域を確保してしまうような、いわゆる帯域の2重確保を回避することが可能である。また、通常必要な帯域は送信ノードがその値を把握している場合が多いと考えられるため、この観点からも妥当である。

【0116】(2-3) さて、これまではレイヤ3フローレジスタを使って、IPマルチキャストフローと、そのフローが流れる同期チャネルまたは非同期ストリームのチャネル番号の対応関係を通知してきたが、これをFANP(Flow AttributeNotificationProtocol)を用いて行なうことも可能である。FANPは、IPデータグラムを用いて、あるデータリンクレイヤのチャネル(例えばIEEE1394の同期チャネルや非同期ストリーム、あるいはATMやフレームリレーの仮想チャネル等)と、そのチャネルを通る上位レイヤのフロー(例えばIPフロー)の対応関係を通知するプロトコルである。

40 【0117】この場合の手順を図17に示すシーケンス 図を参照して説明する。受信端末2102が IPマルチキャストアドレス「IPm」への加入を希望している場合、IGMPを使った加入手続きは、IGMPルータ2101との間で図12の場合と同様に行なわれる(ステップS2601)。IGMPルータ2101は、この IPマルチキャストアドレス「IPm」のためのチャネルを確保するべく、同期リソースマネージャ2104にアクセスし、チャネル番号「#x」を確保する(ステップS2602)。

50 【0118】次に、IGMPルータ2101は、受信端

末2102に対して、「チャネル「#x」を通して、I Pマルチキャスト「IPm」を提供する」旨を通知する ため、IEEE1394のプラグコントロールレジスタ とFANPを使う。

【0119】プラグコントロールレジスタとは、あるチャネル番号を使って提供される、同期チャネル/非同期ストリームを受信、あるいは送信するように促す作用のあるレジスタであり、入力用と出力用が分かれている。このプラグコントロールレジスタを使って、IGMPルータ2101は、受信端末2102に対して、チャネル「#x」を受信するように促す(ステップSS603)。なお、その際、IGMPルータ2101は、自らのプラグコントロールレジスタについても記入を行なってもよい。この場合は、コネクションカウンタに前例と同様なルールで、そのIPマルチキャストアドレスの受信端末の数を記入していってもよい。これにより、そのマルチキャストをそのチャネルから受信しているノード数などの把握を行うことが可能である。

【0120】次に、IGMPルータ2101は、FANPオファーメッセージとして、図18のようなメッセージを受信端末2102に送付する。このFANPメッセージの宛先はIPマルチキャストアドレス「IPm」であり、また、このFANPメッセージはIEEE1394バスに割り当てられたレイヤ3パケットのブロードキャストチャネル(例えば、特定の非同期ストリームや、ノードID=オール「1」宛のパケット)で送付される。

【0121】図18に示すように、FANPオファーメ

ッセージには、フロー識別子とレイヤ2 識別子が含まれ、前述したようなレイヤ2 識別子(本実施形態の場合、チャネル番号「#x」)と、このレイヤ2 識別子であらわされるチャネルを通して提供される上位レイヤフロー(本実施形態の場合、IPマルチキャストアドレス「IPm」)との対応関係を通知する(S2604)。【0122】その後、このチャネル「#x」を通じて、IPマルチキャストアドレス「IPm」宛のデータグラムが送信されることになる(ステップS2605)。同様に、他の受信端末2102からの加入要求があった場合(ステップS2606)も、プラグコントロールレジスタへの書き込みと(ステップS2607)、FANPメッセージの送付(ステップS2608)を行なうことで、対応関係の通知を行なうことができる。

【0123】なお、この場合、FANPメッセージは、IPマルチキャストアドレス宛であるため、受信端末が複数の場合であっても、必ずしもいちいち各々の受信端末宛にFANPメッセージを送付する必要は必ずしもなく、IPマルチキャストアドレス「IPm」宛のデータグラムを1回送信すればよいので、IEEE1394バス上のトラヒックを減らすことが出きる点で有利である。

24

【0124】さて、本実施形態においては、プラグコントロールレジスタとFANPオファーメッセージを使って、レイヤ2識別子とレイヤ3フローの対応関係を通知してきた。ここで、FANPメッセージを使わないと上記対応関係の通知はできないが、プラグコントロールレジスタへの書き込みにより、受信端末はこの同期チャネルからのデータ受信は行なうようになるため、必ずしも上記対応関係の通知が必要ない場合は、上記FANPメッセージの送付は省略してもよい。また逆に、FANP10メッセージがあれば、受信端末はどのチャネル番号からどのレイヤ3フローが入力されてくるのかを認識することが可能であるため、プラグコントロールレジスタへの書き込み手順を省略することも可能である。

【0125】(2-4)次に、同じIPマルチキャストアドレスを用いて、複数のフローが送信される場合の手順を図19に示すシーケンス図を参照して説明する。

【0126】図19では、IGMPルータ2101から 受信端末2101に向ってIPマルチキャストアドレス が「IPm」のマルチキャストパケットが送信される場 合、ポート番号が「PORT1」で表されるフロー(ス テップS2804)と、「PORT2」で表されるフロ ー (ステップS2805)の計2つのフローが同時に送 信される場合を示している。

【0127】IGMPによるマルチキャストアドレスへの加入(ステップS2801)、IGMPルータ210 1による同期チャネル番号の確保(ステップS280 2)については、前述同様である。

【0128】ステップS2803で、レイヤ3フローレジスタの書き込みを行う際には、特に、ステップS2802で確保した同期チャネル番号「#x」で表される非同期ストリームに送信されるフローは特に限定されず、単にIPマルチキャストアドレス「IPm」のパケットが送信される事のみが限定されることから、ステップS2804とステップS2805の両方のフローが、チャネル番号「#x」で表される非同期ストリームにて転送される。

【0129】さて、このうちIGMPルータ2101は、「PORT1」で表されるフローについては、QOSありの送信を許容しているものとする。そのため、IGMPルータ2101は、RSVPのPATHメッセージをIPマルチキャストアドレス「IPm」宛てに送信する(ステップS2806)。これに対し、受信端末2101はRESVメッセージを送信することで、帯域の確保を要求する(S807)。すると、IGMPルータは、同期リソースマネージャにアクセスし、RSVPメッセージで指定された、必要な帯域を確保する。ここでは、この値を「y」とする(ステップS2808)。

【0130】すると、IGMPルータ2101は、受信 端末2102に対して、同期チャネル番号「#x」を通して帯域量「y」のデータが、同期チャネルのアービト

レーション周期にて送信されることを受信端末2102 に通知するため、受信端末2102のレイヤ3フローレジスタに書き込む(ステップS2809)。ステップS2809において、受信端末2102に通知する内容は、レイヤ3フローレジスタを用いる場合に限らず、前述したFANP、あるいはIEC1883のプラグコントロールレジスタを用いても通知できる。どれを用いるかはシステムに依存である。

【0131】その後のIGMPルータ2101からのIPマルチキャストデータの送信は、帯域確保がされていない「PORT2」で示されるフローについては、ステップS2805でのフローと同様、非同期ストリームを通して送信されるが(ステップS2811)、帯域確保を行った「PORT1」で表されるフローについては、同期チャネルとして(即ち、同期のアービトレーション期間にて)送信される(ステップS2810)。

【0132】さて、IGMPルータ2101において、同期チャネル「#x」で確保した帯域量「y」以上の帯域のIPマルチキャストデータ(「IPm」宛てのIPマルチキャストパケット)が入り込む可能性がある。これらのパケットをそのまま同期チャネル「#x」に流し込むことは、確保していない帯域分も、このIPマルチキャストパケットが通信資源を消費してしまうことを意味し、望ましくない。

【0133】そこで、図20のようなアルゴリズムを用いて、帯域が確保されている分については同期チャネルに(ステップS2901、ステップS2902)、確保されていない分については非同期ストリームに(ステップS2901、ステップS2903)それぞれ送信するというルールを作ることにより、確保した以上の帯域量のデータを、該同期チャネルに流し込んでしまうことを防ぐことが出来る。

【0134】ここで、Tスペックとは、RSVPの予約の時に指定されるトラヒックパラメータのことで、ピークレートやリーキーバケットのバケツの深さ等が指定されてもよい。

【0135】図20のメカニズムを実現するための構成 例を図21に示す。WFQとは、Weighted Fair Queueingの略で、1つの出力ポートを 複数のセンダ/フローからのパケットが共有する場合 に、フロー毎にあらかじめ指定された量(重みという)の比に従って、送出されるパケット量の比もこれと同じにするパケットスケジューリング方法である。

【0136】WFQ処理部2201は、このWFQのスケジューリングで、Tスペックを満たすものについては、同期キュー2202に、満たさないものについては非同期キュー2203に入れるものとし、同期キューに溜められたデータは、パケット送信部2204を介して同期のアービトレーション期間に、非同期キューに溜められたデータは、パケット送信部2204を介して非同

期のアービトレーション期間にそれぞれ送信される。

【0137】以上は、帯域を確保した場合にも、同期チャネル番号は同じ値を続けて使用する使い方についてであった。これに対して、帯域確保が必要なチャネルについては、非同期ストリームで利用していたチャネル (「サァー) とは別の同期チャネル (「サァー) を確保

(「#x」) とは別の同期チャネル (「#z」) を確保 する方法も考えられる。

【0138】この場合の手順について、図22のシーケンス図を参照して説明する。図22のステップS310 10 1~ステップS3107において、RSVPのRESVメッセージにて、帯域確保の要求(RESV)が受信端末2101からあるまでは、図19のステップS2801~ステップS2807と同様である。

【0139】ステップS3107で、帯域の確保要求を受け取ると、IGMPルータ2101は、これまで使用していた非同期ストリームのチャネル番号(「#x」)とは異なる、同期チャネル番号(「#z」)と帯域量(y)の両方の確保を行う(ステップS3108、ステップS3109)。

20 【0140】この場合も「送信者(すなわち、本実施形態の場合、IGMPルータ2101)が、リンクレイヤの必要な帯域を確保する」というルールに従っている。その後、IGMPルータ2101は、受信端末2102のレイヤ3フローレジスタに、「PORT1」で表されるフローについては、同期チャネル番号「#z」で表される(非同期ストリームではなくて)同期チャネルを用いて送信されることを書き込むことで、受信端末2102に通知する(ステップS3110)。なお、ステップS3111において、受信端末2102に通知する内容は、レイヤ3フローレジスタを用いる場合に限らず、前述のように、IEC1883のプラグコントロールレジスタや、FANPを用いて行うこともできる。

【0141】以後、IPマルチキャストアドレス「IP m」宛てのパケットのうち、「PORT1」で表されるフローについては、同期チャネル「#z」を通して、同期チャネルで転送され(ステップS3111)、それ以外のフローについては、引き続き非同期ストリームにて送信され続ける(ステップS3112)。

【0142】(2-5)次に、1つのチャネル番号で示 される非同期ストリームあるいは同期チャネルを用いて、複数のマルチキャストデータのセンダがいる場合について、図23を参照して説明する。なお、ここでは、図11の端末2102、2103は、IPマルチキャストへ加入した後は、マルチキャストデータの送受信端末となり、以下、端末2102、2103を端末A、端末Bと呼ぶ。

【0143】図23は、同一のIPマルチキャストアドレス「IPm」に対して、端末A(IPアドレス「IP 1」、1394アドレス「FW1」)と、端末B(IP 50 アドレス「IP2」、1394アドレス「FW2」)の

2つの端末が I Pマルチキャストパケットを送信する場 合を示している。ここで、1394アドレスとは、例え ばIEEE1394のノードID等、そのIEEE13 94パス上でその端末を一意に識別することの出来る I Dを指す。

【0144】図23のステップS3201~ステップS 304、ステップS3206~ステップS33208の マルチキャストへの加入、チャネル番号の確保、IPマ ルチキャストアドレスとチャネル番号との対応関係の通 知の手順は、図11と同様である。

【0145】特徴的な点は、端末A、Bのそれぞれは、 IPマルチキャストパケットに同一のチャネル番号「# x」で表されるチャネルに、自らのソースアドレス (「FW1」または「FW2」)を付加して当該パケッ トを送信する(ステップS3205、S3209、S3 210) ことである。

【0146】このソースアドレスは、フラグメントヘッ ダと呼ばれる、IPパケットを1394フレームに分割 する時に、そのそれぞれの分割片に付与するヘッダに書 き込まれる。

【0147】端末A、Bのそれぞれから送出されるIP マルチキャストのデータ構成の概略を図24に示す。な お、図24(a)は端末Aから送出されるIPマルチキ ャストのデータ構成で、図24(b)は端末Bから送出 されるIPマルチキャストのデータ構成である。図24 (a)、(b) に示すように、I Pマルチキャストパケ ット(あるいはこれをフラグメントしたもの) 330 1、3304をソースアドレスを含むフラグメントへッ ダでカプセル化して生成されたフラグメントデータ33 02、3305を、更に1394フレーム1303 (こ の場合、同期フレーム) に収めて構成される。

【0148】受信者は、同一のチャネル番号で示される 非同期ストリームから、複数のセンダからのパケットを 受け取ることになるが、このようにソースアドレスがそ れぞれのフレームに付与されていることで、各々のパケ ットのリアセンブリを、ソースアドレスを参照すること により、正確に行うことが出来るようになる。

【0149】以上は、同一のIPマルチキャストアドレ スに対して、複数のセンダが送信する場合において、帯 域確保が伴わない場合についての説明であった。これに 対し、帯域確保を伴う場合の説明を以下に行う。

【0150】図25において、例えば、図23のS32 01~S3210の手順が終了し、非同期ストリームの 形で2つのセンダ、すなわち、端末Aと端末Bとから同 一のIPマルチキャストアドレス「IPm」宛てのIP マルチキャストパケットが送信されているものとする (ステップS3401、ステップS3402)。

【0151】ここで、端末Aが、何等かの形で帯域あり の形でのIPマルチキャストデータの送信を依頼された 場合 (例えばRSVPのRESVを受信した場合等)

や、帯域ありの形でのデータ送信を自ら選択した様な場 合、同期リソースマネージャ2104にアクセスして帯 城量 (y1) を確保要求を行って (ステップS340 3)、以後、端末Aは、送信するIPマルチキャストの パケットは、確保された帯域量y1の同期チャネルを通 して、かつ、同期のアービトレーション期間に送信する (ステップS3404)。ここで、帯域確保をしていな い端末Bは、同じチャネル番号「#x」にIPマルチキ ャストパケットを送信し続けているものの、送信は非同 10 期ストリームとして、非同期のアービトレーション期間 に送信する(ステップS3405)。

28

【0152】端末Bが帯域ありの形で送信する場合は、 端末Bも同期リソースマネージャ2104にアクセスし て、やはり所望の帯域を確保し(ステップS340 6)、データ送信を同期のアービトレーション期間内に 行うことになる (ステップS3408)。

【0153】先に確保された帯域をキャンセルする場合 は、同期リソースマネージャ2104に対し、その帯域 をキャンセルするための要求を行い (ステップS340 9)、同期のアービトレーション周期にはパケットを送 20 信しないようにし、もし送信パケットがある場合には、 非同期ストリーム(非同期のアービトレーション期間) に送信する(ステップS3410)。

【0154】これに対して、帯域ありの形でIPマルチ キャストを送信する場合には、非同期ストリームで使用 していたチャネル番号「#x」とは別のチャネル番号 「# z 」を持つ同期チャネルで、これを送信する方法も 考えられる。この場合について、図26のシーケンス図 を参照して説明する。

【0155】図26において、例えば、図23のS32 30 01~S3210の手順が終了し、非同期ストリームの 形で2つのセンダ、すなわち、端末Aと端末Bとから同 一の I Pマルチキャストアドレス「I Pm」宛ての I P マルチキャストパケットが送信されているものとする $(x_{7} + x_{1} + x_{2} + x_{3} + x_{2} + x_{3} + x_$

【0156】このとき、例えば、RSVPのRESVメ ッセージなどで、帯域ありの形でのIPマルチキャスト パケットの送信を依頼された(例えば、図26に示した ように、端末AからのRSVPのPATHメッセージに 40 を受けて端末BからRESVメッセージを受信したと き)、端末Aは、同期リソースマネージャ2104にア クセスし、同期チャネル番号「#z」の確保と、帯域量 「y1」の確保を行う(ステップS3503~ステップ S3506)。

【0157】続いて、確保した同期チャネル番号と、そ の同期チャネルを通して送信するフローの対応関係を通 知するためのFANPメッセージを、該IPマルチキャ ストアドレス「IPm」宛てに、例えば非同期ストリー ム「#x」、またはデフォルトの非同期ストリームなど で送信する(ステップS3507)。これを受信したノ

50

ードは、どの同期チャネルから、どのようなフローがどのような特性で入力されてくるかを認識することが出来るようになる。なお、前述のように、ここではFANPメッセージを用いて、この対応関係の通知を行っているが、これはレイヤ3フローレジスタ、あるいはIEC1883において使用されるプラグコントロールレジスタを用いても実現が可能なものである。

[0158]

【発明の効果】以上説明したように、第1の発明(第1の実施形態)によれば、RSVP等のネットワークレイヤのシグナリングプロトコルをIEEE1394上で運用する方式がいまだ決まっておらず、そのままマッピングを行うと、IEEE1394上では通信品質が確保されず、エンドエンドの通信品質が保たれないという問題点に対し、RSVPのIEEE1394バス上での適用方法を示し、IEEE1394上でも、相互接続環境での通信品質を確保した通信が可能となる。

【0159】また、第2の発明(第2の実施形態)によれば、IEEE1394等の放送型ネットワークにおいて、通信資源を有効に利用してIPマルチキャストを行うことができ、また、確保したチャネルとIPマルチキャストアドレスとの対応関係を送信側、受信側で同期して認識することのできる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施形態に係るネットワーク全体の構成例を示したもので、映像サービスを提供しているビデオサーバからのデータを、公衆網を介して家庭内ネットワークにとりこみ、家庭内ネットワークに接続された端末で、該サービスを受ける状況を説明するための図。

【図2】図1の端末が接続装置、公衆網を通してビデオサーバからビデオを転送してもらうまでの全体の処理手順を示した図で、IEEE1394上の通信資源予約をRSVPの上流のノードが行う場合を示している。

【図3】図1の端末が接続装置、公衆網を通してビデオ サーバからビデオを転送してもらうまでの端末の処理手 順を示した図。

【図4】図1の端末が接続装置、公衆網を通してビデオ サーバからビデオを転送してもらうまでの接続装置の処 理手順を示した図。

【図5】接続装置に記憶される対応テーブルの一例を示した図。

【図6】RSVPのPATHメッセージのフォーマット の一例を示した図。

【図7】 I E E E 1 3 9 4 の P C R レジスタの記述例を 示した図。

【図8】図1の端末が接続装置、公衆網を通してビデオサーバからビデオを転送してもらうまでの通信システム全体の処理手順を示した図で、IEEE1394上の通信資源予約をRSVPの下流のノードが行う場合を示し

ている。

【図9】すでに加入したIPマルチキャストアドレスを離脱して異なるIPマルチキャストアドレスに加入し、異なるコンテンツの配送を行う場合について説明するための図。

30

【図10】 I Pマルチキャストアドレスは同じで、コンテンツが変わる場合について説明するための図。

【図11】本発明の第2の実施形態に係るネットワーク (IEEE1394バス)全体の構成例を示した図。

10 【図12】受信端末がIPマルチキャストに加入する場合の手順を説明したシーケンス図。

【図13】 IGMPルータにおける IPマルチキャストアドレスへの加入時の処理手順を説明するためのフローチャート

【図14】レイヤ3フローレジスタのフォーマットの一例を示した図。

【図15】IGMPルータにおけるIPマルチキャストアドレスからの脱退時の処理手順を説明するためのフローチャート。

20 【図16】 I Pマルチキャストのために確保された非同期ストリームに対して帯域を与える場合の手順を説明するためのシーケンス図。

【図17】 I Pマルチキャストフローとチャネル番号の 対応関係をFANPを用いて行う場合の手順を説明する ためのシーケンス図。

【図18】FANPオファーメッセージの一例を示した図。

【図19】同じIPマルチキャストアドレスを用いて、 複数のフローが送信される場合の手順を説明するための 30 シーケンス図。

【図20】同期チャネルに予め確保されている帯域量以上のIPマルチキャストデータを送信する場合のIGMPルータの処理動作について説明するためのフローチャート。

【図21】図20のアルゴリズムを実現するための構成例を示した図。

【図22】IPマルチキャストのために確保された非同期ストリームに対して帯域を与え、その帯域を与えられた同期チャネルには非同期ストリームとは異なるチャネル番号を用いる場合の手順を説明するためのシーケンス図。

【図23】同一のIPマルチキャストアドレスに対して 複数のセンダがいる場合の手順を説明するためのシーケ ンス図。

【図24】端末A、Bのそれぞれから送出されるIPマルチキャストのデータ構成の概略を示した図。

【図25】同一のIPマルチキャストアドレスに対して 複数のセンダが送信する場合において、さらに帯域確保 を伴う場合の手順を説明するためのシーケンス図。

50 【図26】同一の I Pマルチキャストアドレスに対して

複数のセンダが送信する場合において、さらに帯域確保 を伴う場合には、非同期ストリームとは異なるチャネル 番号を用いる場合の手順を説明するためのシーケンス 図。

【符号の説明】

- 101…ビデオサーバ (通信装置、送信端末)
- 102…接続装置(通信制御装置)
- 103…端末(通信装置)

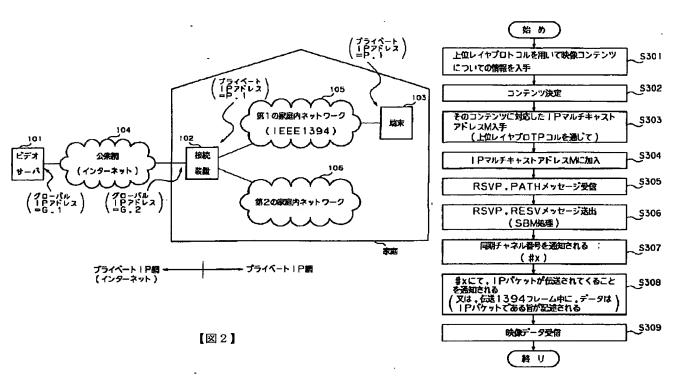
*104…公衆網

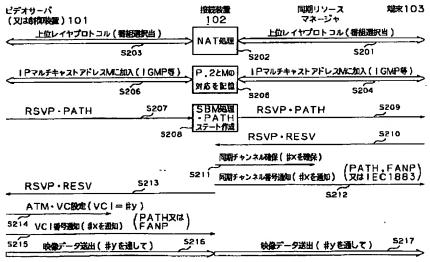
105…第1の家庭内ネットワーク (IEEE139 4)

- 106…第2の家庭内ネットワーク
- 2101… I GMPルータ (通信装置)
- 2102…端末装置(受信端末、通信装置)
- 2103…端末装置(受信端末、通信装置)
- 2104…同期リソースマネージャ

【図1】

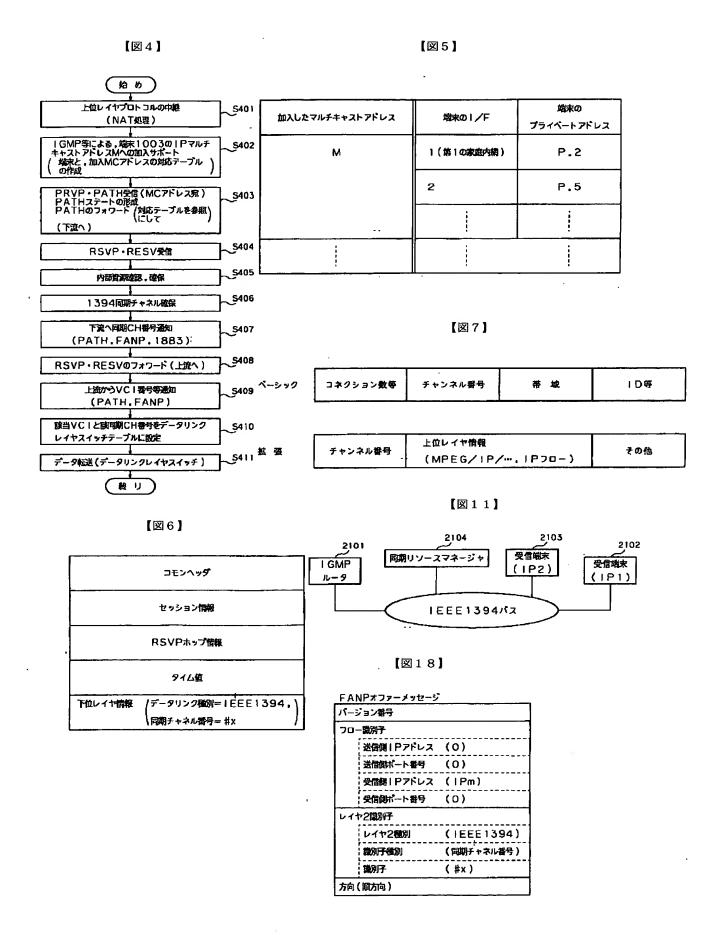
【図3】



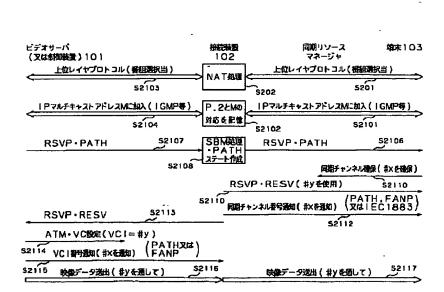


【図14】

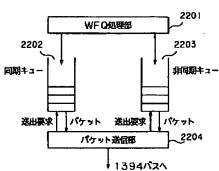
レイヤ3フローレジスタ 帯域 フロー登別子 送信側IPアドレス (0) 送信側ボート番号 (0) 受信側 I Pアドレス (IPm) 受信側ボート番号 (0) レイヤ2歳別子 レイヤ2種別 (IEEE 1394) 贷別予理別 (同期チャネル番号) 識別子 (#x) 方向(形方向) コネクションカウンタ



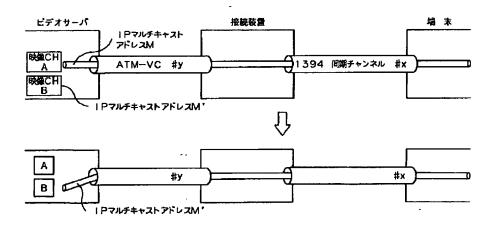
【図8】



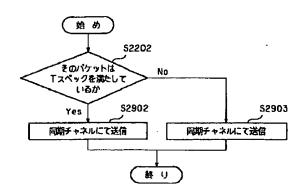
【図21】



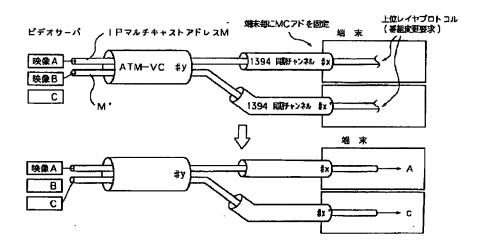
【図9】



[図20]

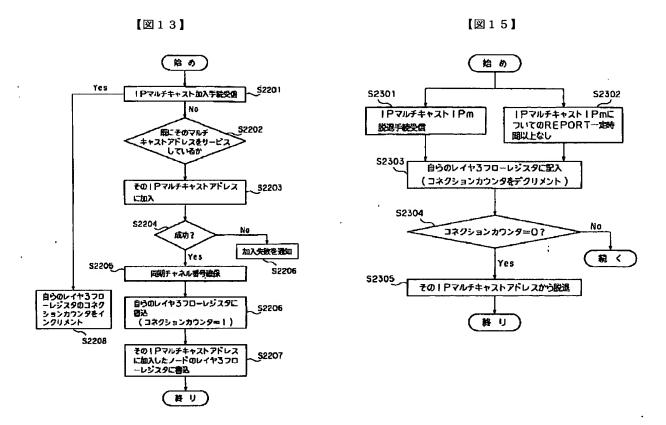


【図10】



【図12】

```
同期リソース
マネージャ
      IGMP
   52101
           IGMP加入(IPマルチキャストアドレス=IPm)
          同期チャンネル番号確保( 非x )
自うのL3フローレジスタに配入 S2103
(コネクションカウンタ=1)
   S21Q4
          レイヤ3フローレジスタ書込(帯域,フロー={(O.O),(IPm,O)},L2微別子= #x .順方向)
   S2105
           | Pマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先= | Pm
   S2106
          IGMP加入(IPマルチキャストアドレスニIPm)
自うのL3フローレジスタに配入 S2107
(コネクションカウンタ=2)
   52108
          レイヤ3フローレジスタ書込(帯域、フロー={(O,O),(IPm,O)},L2識別子= #x,順方向)
   52109
          | Pマルチキャストデータ( #xを通して ) 宛先= | Pm
```



【図16】

```
同期リソース
マネージャ
                               受信増末
(1P2)
  1 GMP
S2501
       IGMP加入(IPm)
S2502
       同期チャンネル番号確保( #x )
S2503
       レイヤ3フローレジスタ書込(帯域=0,フロー=((0.0),(IPm.0)),L2識別子=#x,順方向)
S2504
       | Pマルチキャストデータ(#xを通して ) 宛先= | Pm (非同期ストリームとして )
S25Q5
      RSVP · PATH ( IPm . PORTm )
$2506
      RSVP-RESV(IPm.PORTm)
S2507
      帯域確保(y)
52508
      レイヤ3フローレジスタ書込(帯域=y , 強りは同様)
S25Q9
       | Pマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先=|Pm(同期チャネルへ)
```

【図17】

```
受信場末
(IP2)
  IGMP
              同期リソース
マネージャ
                                            受信婚末
(1P1)
52601
       IGMP加入(IPマルチキャストアドレス=IPm)
52602
      同期チャンネル哲号確保( #x )
52603
      プラグコントロールレジスタ( IN )巻込(帯域,チャンネ番号= #x )
S26Q4
      FANPオファー 宛先=IPm(フロー={(O,O),(IPm,O)},L2脚形=#x,順方向)
S2605
       | Pマルチキャストデータ(#xを通して ) 宛先= | Pm
$2606
      IGMP加入(IPマルチキャストアドレスニIPm)
S26Q7
      プラグコントロールレジスタ(IN) 書込(帯域,チャンネ番号= #x)
S2608
      FANPオファー 宛先=|Pm(フロー={(O,O),(|Pm,O)},L2職別子=#x,順方向)
S2609
      IPマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先=IPm
```

【図19】

```
IGMP
              同期リソース
S2801
       IGMP加入(IPm)
52802
      同期チャンネル番号確保( #x )
52803
      レイヤ3フローレジスタ書込(帯域=O,フロー=((O,O)。(IPm,O)), L2説別子= #x。順方向)
S2804
      |Pマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先=(IPm.PORT1),(非同期ストリームとして)
$2805
      |Pマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先=(IPm.PORT1)。(非同期ストリームとして)
$2806
      RSVP · PATH ( IPm . PORT 1 )
S2807
      RSVP • RESV (IPm, PORTI)
52808
      帯域確保(y)
52809
      レイヤ3フローレジスタ書込(帯域=0,2ロー={(0,0),(IPm,PORT1)},L2酸別:-#x,順方向)
52810
      |Pマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先⇒(|Pm,PORT1),(同期チャネルとして)
S2811
      IPマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先=(IPm.PORT2),(抑可期ストリームをして)
```

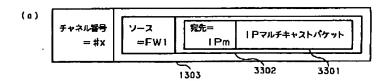
【図22】

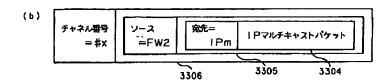
```
IGMP
              同期リソース
マネージャ
                              受佰端末
                              (IP1)
$3101
       IGMP加入(IPm)
53102
      同期チャンネル番号確保( #x )
53103
      レイヤ3フローレジスタ書込(帯域=0,フロー={(0,0),(IPm,0)},L2成別子=#x,限方向)
S3104
       IPマルチキャストデータ(井xを通して) 宛先=(IPm,PORT1),(非同期ストリームとして)
53105
       IPマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先=(IPm,PORT1)。(卵肉期ストリームとして)
53106
      RSVP.PATH(IPm,PORT1)
$3107
      RSVP · RESV (IPm, PORT1)
53108
      同期チャンネル番号確保( #z )
53109
      帯域確保(y)
53110
      レイヤ3フローレジスタ書込(帯域=0,フロー= | (0,0), (1Pm, PORT1)}, L2散別子= #z, 順方向)
53111
      |Pマルチキャストデータ(#xを遭して) 宛先=(|Pm,PORT1),(阿朗チャネルとして)
53112
      |Pマルチキャストデータ(#xを遭して) 宛先=(|Pm.PORT2),(非元期ストリームとして)
```

【図23】

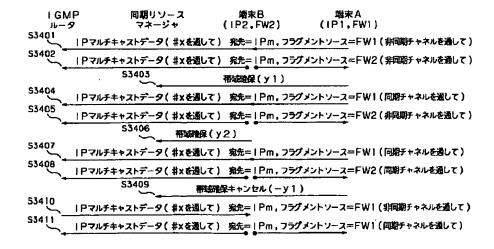
```
I GMP
                                 菊末日
                                            端末A
(IP1,FWI)
                  同期リソース
                              (IP2,FW2)
   53201
          IGMP加入(IPマルチキャストアドレス=IPm)
   $3202
         同期チャンネル番号発保( #x )
自分のL3フローレジスタに配入 S3203
 (コネクションカウンタ=1)
   53204
          レイヤ3フローレジスタ書込(帯域、フロー= { (O,O),(|Pm,O)}, L2融別子= #x,双方向)
          IPマルチキャストデータ(#xを通して) 宛先=IPm,フラングメントソース=FW1
   53206
          |GMP加入(|Pマルチキャストアドレス=IPm)
自3のL3フローレジスタに配入 S5207
 <u>(コネクションカウンタ=2)</u>
          レイヤ3フローレジスタ書込(帯域, Jロー={(O,O),(IPm,O)}, L2散別子= #x,双方向)
   $3209
          |Pマルチキャストデータ(#xを選して) 短先=1Pm,フラングメントソース=FW1
          IPマルチキャストデータ(#xを思して) 宛先=IPm.フラングメントソース=FW2
                                 $3210
```

[図24]





【図25】



【図26】

ا GN – ماد			末B ,FW2)	埼末A (IPI,FWI)	
53501		#x を通して) 宛先=	=IPm。フラグ	メントソース=FW1	(非同期チャネルを通して)
53502	IPマルチキャストデータ(#xを選して) 宛先	= Pm, フラグ.	メントソース=FW2	(非同期チャネルを通して)
RSVP-PATHI(IP1,PORT1),(IPM,O)					
		53504	RSVP • R	ESVI(IP1.P	ORT1).(IPm,0)}
	S3505	同期チャネル	号確保(#z)		
	s3506	帯域を除(y l)		
53507	FANPオファー 宛先=1F	 Pm,フロー={(F	1.PORT).(IPm.O)}	, L 2間例子 = #z
53508	IPマルチキャストデータ(#x を適して) 宛先=	I Pm , フラグ.	メントソース=FW1	(同期チャネルを通して)
53509	Pマルチキャストデータ(xを通して) 宛先	Pm . フラグ	メントソース=FW1	(非同期チャネルを通して)